# This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

## **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

## IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

#### (19)日本国特許庁(JP)

#### (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

### 特開平5-127837

(43)公開日 平成5年(1993)5月25日

(51)Int.Cl.5

識別記号

FΙ

技術表示箇所

G06F 3/06

庁内整理番号 3 0 5 A 7165-5B

3 3 0 L 7313-5B

11/10 11/20

3 1 0 E 7832-5B

審査請求 未請求 請求項の数2(全 6 頁)

(21)出願番号

特願平3-288863

(22)出願日

平成3年(1991)11月5日

(71)出願人 000232047

日本電気エンジニアリング株式会社

東京都港区西新橋 3 丁目20番 4 号

(72)発明者 松永 利一

東京都港区西新橋三丁目20番 4 号 日本電

気エンジニアリング株式会社内

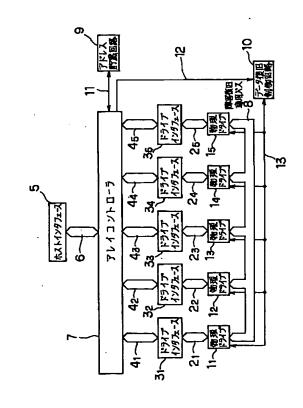
(74)代理人 弁理士 若林 忠

#### (54)【発明の名称】 デイスクアレイ装置

#### (57) 【要約】

【目的】 ホストからの読み書きの指示があってもデー タの修復作業を停止しないで済むディスクアレイ装置を 提供する。

【構成】 物理ドライブ  $1_1 \sim 1_5$  の間には障害復旧専 用バス8が設けられている。データ復旧制御回路10は 障害発生中に障害発生物理ドライブからホットスタンバ イ物理ドライブ15へのデータ転送制御を障害復旧専用 バス8を使用して行なう。アレイコントローラ7は、デ ィスク媒体上のデータ読み取り固定障害発生時、障害発 生物理ドライブの物理アドレスをアドレス貯蔵回路9に 記憶し、データ復旧制御回路10に復旧指示を送り、障 害発生物理ドライブに本来書込むべきであったデータの 物理アドレスをアドレス貯蔵回路9に記憶し、障害発生 物理ドライブからホットスタンパイ物理ドライブ 15へ のデータ転送が終了すると、アドレス貯蔵回路9の物理 アドレスを参照して各物理ドライブによりデータを修復 し、該データを物理ドライブ15に書込む。



1

- 5

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 N台(Nは2以上の整数)の物理ドライブと、各物理ドライブと接続されたN個のドライブデータバスと、該ドライブデータバスを介して各物理ドライブと接続されたN個のアレイデライブインタフェースと接続されたN個のアレイデータバスと、ホストと接続されるホストインタフェースと、該ホストインタフェースと接続されたホストデータバスを介して各ドライブインタフェースと接続され、ホストに制御されて前記ホストインタフェースと接続され、ホストに制御されて前記ドライブインタフェースを介して物理ドライブに対するデータの書込み/読出しの制御を行うアレイコントローラを有するディスクアレイ装置において、

各物理ドライブ間を接続する障害復旧専用バスと、 ディスク媒体上のデータ読み取り固定障害発生時のディ スク媒体上の物理アドレスと、前記固定障害発生時から 前記障害物理ドライブ交換完了時までの障害状態中に前 記障害発生物理ドライブに本来書込むべきであったデー タの物理アドレスとを記憶しておくアドレス貯蔵回路 と、

前記障害状態中に前記アレイコントローラからの復旧指示により前記障害発生物理ドライブからホットスタンバイ物理ドライブへのデータ転送制御を前記障害復旧専用バスを使用して行うデータ復旧制御回路を有し、

前記アレイコントローラは、ディスク媒体上のデータ読み取り固定障害発生時、障害発生物理ドライブの物理アドレスを前記アドレス貯蔵回路に記憶し、前記データ復旧制御回路に復旧指示を送り、障害発生物理ドライブに本来書込むべきであったデータの物理アドレスを前記アドレス貯蔵回路に記憶し、障害発生物理ドライブからホットスタンバイ物理ドライブへのデータ転送が終了すると、前記アドレス貯蔵回路の物理アドレスを参照して各物理ドライブによりデータを修復し、該データを前記ホットスタンバイ物理ドライブに書込むことを特徴とするディスクアレイ装置。

【請求項2】 前記ホストから前記アレイコントローラ に対して、前記障害物理ドライブのホットスタンバイド ライブへのデータ復旧を指示する復旧開始指示を持つ請 求項1に記載のディスクアレイ装置。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明はディスクアレイ装置に関する。

#### [0002]

【従来の技術】"A Case for Redundant Arrays of Inex pensive Disks(RAID)"(Technical Report UCB/CSD 87/3 91, December1987)においてRAID1-5 が提案されている。

【0003】図3はRAID3に属するディスクアレイ装置 50

のブロック図である。このディスクアレイ装置は、5台 の物理ドライブ $1_1 \sim 1_5$  と、各物理ドライブ $1_1 \sim 1$ 5 と接続された5個のドライブデータバス21~25 と、該ドライブデータバス21~25を介して各物理ド ライブ $1_1 \sim 1_5$  と接続された5個のドライブインタフ ェース $3_1 \sim 3_5$  と、各ドライプインタフェース $3_1 \sim$ 34 と接続された5個のアレイデータバス41~45 と、ホストと接続されるホストインタフェース5と、該 ホストインタフェース5と接続されたホストデータバス 6と、各アレイデータバス41~45を介して各ドライ ブインタフェース31~35と接続され、またホストデ ータバス6を介してホストインタフェース5と接続さ れ、ホストに制御されてドライブインタフェース31~ 35 を介して物理ドライブ 11 ~ 15 に対するデータの 書込み/読出しの制御を行なうアレイコントローラ7' で構成されている。

2

【0004】物理ドライブ $1_1 \sim 1_5$  はそれぞれ番号が付けられ、物理ドライブ $1_4$  はパリティドライブ、また物理ドライブ $1_5$  は障害時にディスクアレイ復旧用とし20 で使用されるホットスタンバイドライブである。

#### [0005]

【発明が解決しようとする課題】上述した従来のディスクアレイ装置では、物理ドライブのどれか1台に障害が起きた場合ホストの指示により、ソフトウェア的な処理によってアレイコントローラが障害の起きていない各物理ドライブ及びパリティドライブからデータを読出し、データを修復してホットスタンバイドライブに書込み、この間ディスクアレイ装置としては障害の起きていないドライブを使用しての縮退運転となるが、ホストからの読み書きも修復のための読出し書込みもアレイコントローラと物理ドライブに接続されたバスを使用するため片方の処理をしているときはもう一方の処理を停止しなければならず、修復するのに非常に時間がかかるという欠点があった。

【0006】本発明の目的は、ホストからの読み書きの 指示があってもデータの修復作業を停止しないで済むディスクアレイ装置を提供することである。

#### [0007]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するために、本発明のディスクアレイ装置は、各物理ドライブ間を接続する障害復旧専用パスと、ディスク媒体上のデータ読み取り固定障害発生時のディスク媒体上の物理アドレスと、前記固定障害発生時から前記障害物理ドライブ交換完了時までの障害状態中に前記障害発生物理ドライブで表を記憶指定おくアドレス貯蔵回路と、前記障害状態中にでより前記、障害発生物理ドライブからからの復旧指示により前記、障害発生物理ドライブからホットスタンバイ物理ドライブへのデータ転送制御を障害復旧専用バスを使用して行うデータ復旧制御回路とを有し、アレイコントローラは、ディス

ク媒体上のデータ読み取り固定障害発生時、障害発生物 理ドライブの物理アドレスを前記アドレス貯蔵回路に記 憶し、データ復旧制御回路に復旧指示を送り、障害発生 物理ドライブに本来書込むべきであったデータの物理ア ドレスをアドレス貯蔵回路に記憶し、障害発生物理ドラ イブからホットスタンバイ物理ドライブへのデータ転送 が終了すると、アドレス貯蔵回路の物理アドレスを参照 して各物理ドライブによりデータを修復し、該データを 前記ホットスタンバイ物理ドライブに書込むことを特徴 とする。

#### [0008]

【作用】したがって、アレイコントローラと物理ドライ ブを接続しているバスをほとんど使用せずにデータを修 復することができ、ホストからの読み書きの指示があっ てもデータの修復作業を停止しないで済む。

【実施例】次に、本発明の実施例について図面を参照し て説明する。

【0010】図1は本発明の第1の実施例のディスクア レイ装置のブロック図である。図3中と同じ番号のブロ 20 ックは同じ機能を有する。

【0011】物理ドライブ11~15間を接続する障害 復旧専用バス8が設けられている。アドレス貯蔵回路9 は、ディスク媒体上のデータ読み取り固定障害発生時の ディスク媒体上の物理アドレスと、前記固定障害発生時 から障害発生物理ドライブ交換完了時までの障害状態中 に障害発生物理ドライブに本来書込むべきであったデー タの物理アドレスとを記憶しておく回路である。データ 復旧制御回路10は、障害状態中にアレイコントローラ 7からの信号線12を介する復旧指示により障害発生物 理ドライブからホットスタンバイ物理ドライブ 15 への データ転送制御を障害復旧専用バス8および信号線13 を使用して行う。

【0012】アレイコントローラ7は、ディスク媒体上 のデータ読み取り固定障害発生時、障害発生物理ドライ ブの物理アドレスを信号線11を介してアドレス貯蔵回 路9に記憶し、データ復旧制御回路10に復旧指示を送 り、障害発生物理ドライブに本来書込むべきであったデ ータの物理アドレスをアドレス貯蔵回路9に記憶し、障 害発生物理ドライブからホットスタンバイ物理ドライブ 40 15のデータ転送が終了すると、アドレス貯蔵回路9の 物理アドレスを参照して各物理ドライブによりデータを 修復し、該データをホットスタンパイ物理ドライブ 15 に書込む。

【0013】次に、本実施例の動作を説明する。本実施 例のディスクアレイ装置において物理ドライブ11 のデ イスク媒体上のデータ読み取り固定障害が起きた場合、 アレイコントローラ7は障害復旧動作を自動的に開始す る。まず、障害の起きた物理ドライブ11の物理アドレ スをアドレス貯蔵回路9に記憶する。そしてアレイコン 50

トローラ7はデータ復旧制御回路10に復旧指示を送 り、障害のあった物理アドレス11のデータ以外のデー タをホットスタンパイドライブ15 に障害復旧専用バス 8を使用して書込ませる。この間、ディスクアレイ装置 としてはエラー修復機能による縮退運転を行う。ホスト から読み込み指示があった場合は物理ドライブ内に含ま れるパリティドライブを使用して修復したデータをホス トに送る。ホストから書込み指示があった場合は障害の 起きた物理ドライブ11以外の物理ドライブには通常と 同じようにデータが書込まれ、障害の起きた物理ドライ ブ11 に本来書込まれるはずであったデータはアドレス をアドレス貯蔵回路9に記憶し、データは書込まない。 障害発生ドライブ11 とホットスタンバイドライブ15 間のデータ転送が終わるとアレイコントローラ7は、ア ドレス貯蔵回路9の物理アドレスを参照してパリティド ライブを含む各物理ドライブによりデータを修復し、ホ ットスタンバイドライブ15 にアレイコントローラ7と 物理ドライブ  $1_5$  に接続されているバス  $4_5$  、  $2_5$  を使 用して書込む。書込みが終わるとホットスタンパイドラ イブ15 は障害のあったドライブナンバーを与えられて 通常の動作をし、障害のあった物理ドライブの修復完了 報告をホストに送る。障害物理ドライブ11 は新しいド ライプと交換されると以後はホットスタンバイドライブ

【0014】図2は本発明の第2の実施例のディスクア レイ装置のプロック図である。

【0015】本実施例では、アレイコントローラ7がホ ストのデータの修復開始指示を受ける信号線14が図1 の実施例に付加されている。

【0016】本ディスクアレイ装置において、ディスク 媒体上のデータ読み取り固定障害が起きた場合、ホスト はアレイコントローラ7に修復開始指示を送り、ディス クアレイ装置の復旧動作を開始させる。この復旧動作は 図1のディスクアレイ装置と同様である。もし物理ドラ イブの障害が代替処理で解決される場合はホストはアレ イコントローラ7に修復指示を送らず、物理ドライブの 代替処理を完了する。その後、物理ドライプ11~15 からデータを読み込み後、物理ドライブ11~15 に対 して同一データを書込むことにより復旧を実現する。

#### [0017]

【発明の効果】以上説明したように、本発明は、障害復 旧専用バスとアドレス貯蔵回路とデータ復旧制御回路を 有することにより、アレイコントローラと物理ドライブ を接続しているバスをほとんど使用せずにデータ修復を することができ、ホストからの読み書きの指示があって もデータの修復作業を停止しないですむため、処理効率 の良いディスクアレイ装置を提供できるという効果があ

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施例のディスクアレイ装置の

5

ブロック図である。

【図2】本発明の第2の実施例のディスクアレイ装置の プロック図である。

【図3】ディスクアレイ装置の従来例のブロック図である。

#### 【符号の説明】

11~15 物理ドライブ

 $2_1 \sim 2_5$  ドライブデータバス

 $3_1 \sim 3_5$  ドライブインタフェース

 $4_1 \sim 4_5$  PVTTPPXX

5 ホストインタフェース

6 ホストデータバス

7、7' アレイコントローラ

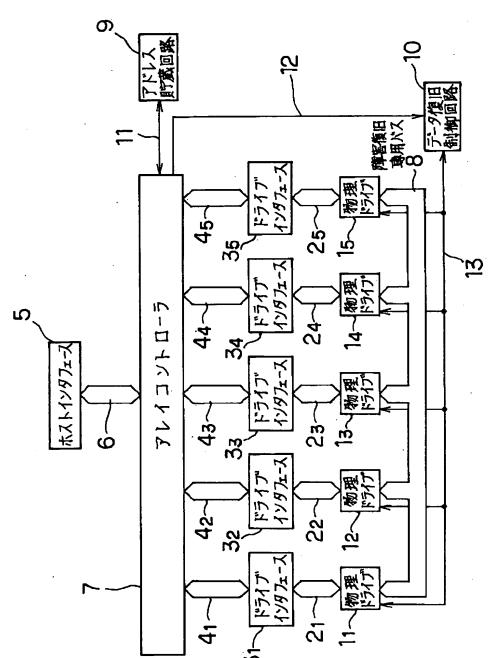
8 障害復旧専用バス

9 アドレス貯蔵回路

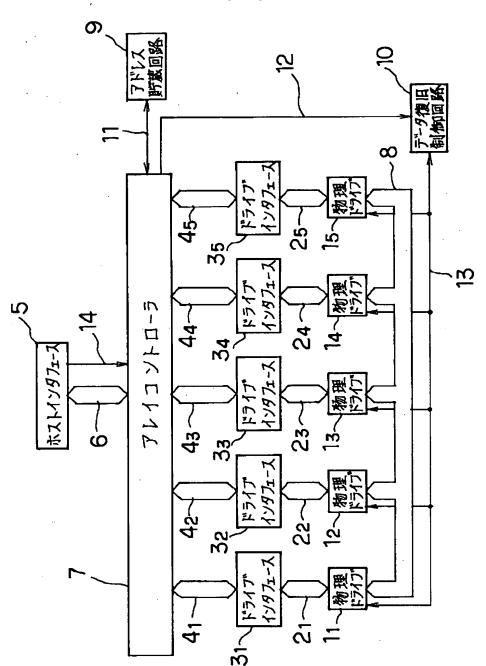
10 データ復旧制御回路

11~14 信号線

【図1】



【図2】



【図3】

